(Item 1 from le: 347) 1/5/1 DIALOG(R) File 347: JAPIO

. (c) 2000 JPO & JAPIO. All rts. reserv.

01103262 \*\*Image available\*\* TERMINAL CONTROL SYSTEM

PUB. NO.: 58-040662 A]

March 09, 1983 (19830309) PUBLISHED:

INVENTOR(s): ATSUI YUJI

APPLICANT(s): MITSUBISHI ELECTRIC CORP [000601] (A Japanese Company or

Corporation), JP (Japan) 56-138788 [JP 81138788]

APPL. NO.:

September 03, 1981 (19810903) FILED:

[3] G06F-003/14; G06F-003/00; G06F-003/02; G06F-015/00 INTL CLASS: 45.3 (INFORMATION PROCESSING -- Input Output Units); 45.1 JAPIO CLASS:

(INFORMATION PROCESSING -- Arithmetic Sequence Units); 45.4

(INFORMATION PROCESSING -- Computer Applications)

JOURNAL: Section: P, Section No. 200, Vol. 07, No. 125, Pg. 16, May

31, 1983 (19830531)

#### ABSTRACT

PURPOSE: To elevate utilization efficiency and operability of a display device, by shunting picture information and control information which are being processed to an additional memory, executing communication processing to other program by utilizing the same display part, and rereading the shunted information and restarting after the processing has been completed.

CONSTITUTION: When an operator of a display device 1 is communicating with a specific program of a host computer connectd by a communication line 11, if it is desired to halt its processing, the operator pats a halt key 8. It this case, picture information in a display memory 4 and status information of a display device control part 5, before said patting, pass through a data bus 9, respectively, and are stored as shunted information 7 of an oblique line part in an additional memory 6. Also at the same time as the sunting processing, the control part 5 issues a halt message 10 to the host computer, and the operator is able to perform an entirely different processing by utilizing this display device 1. Also, if it is desired to continue the halted processing, the shunted information is returned to the memory 4 and the control part 5 through the data bus 9 by patting a restart key 12.

## (9) 日本国特許庁 (JP)

① 特許出願公開

# ⑫ 公開特許公報 (A)

昭58—40662

6) Int. Cl.<sup>3</sup> G 06 F 3/14

識別記号

庁内整理番号 2116—5B

砂公開 昭和58年(1983)3月9日

3/00 3/02 15/00 101

7165—5 B 6798—5 B 7056—5 B

発明の数 1 審査請求 未請求

(全 5 頁)

## **匈端末制御方式**

2)特

爾 昭56—138788

20出

願 昭56(1981)9月3日

⑫発 明 者

厚井裕司

鎌倉市上町屋325番地三菱電機

株式会社計算機製作所内

⑪出 願 人 三菱電機株式会社

東京都千代田区丸の内2丁目2

番3号

⑩代 理 人 弁理士 葛野信一

外1名

明 総 書

1. 発明の名称

维末制到万式

### 2. 存許請求の範囲

### 3. 発明の幹級を説明

との発明は計算機と情報交換を行う表示装置に おける端末側御方式に関するものである。

計算機に適値回離等で接続された表示装置のオペレータが計算機に存在する特定のプログラムと 適個を行うためには、タイムシエアリングやトラ ンザクション等の利用形態により復々の方法がある。

**典型的を例としては、表示装置のキーボードよ** り計算機のタイムシエアリングモニタヤトランサ ヨンモニタを軽由して、適信を行いたいプロ グラムにログオン・メッセージを入力し、必要な 処理後にログオフ・メッセージを発行し処理を発 了させるものがある。このような一般的な場合に ログオン手貌まからログオフ手続きまで同一 のブログラムまたはトランザクション・コードに よつて関連したプログラム群(利用形脂がトラン ザクションの場合)に利用され、他の全く異つた 処理プログラムとの通信に転用することは不可能 てある。例えばブログラムの処理時間が非常に長 い場合には、表示装置の利用効率は振端に低下し てしまり。そとで現在、オペレータが計算機の唇 足のプログラムと通信中にその処理を中断させ、 処理中の画面情報や制御情報をホスト計算機に記 性する方式が利用されている。しかしながら、こ の方式ではホスト計算機に情報を記憶させるため

1455 H 58-40662(2)

に余分の負荷を与え、もしホスト計算機が故障し、 た場合には重面情報や制御情報は失われてしまう 等欠点があつた。

との発明は以上のような従来の欠点を除去するためなされたもので、要示装置の利用効率を同上させかつ操作性の良い端末制御方式を提供するととを目的とするものである。

以下銀1回シェび第2回に示すとの発明の一実施例について説明する。図において、(1)は表示装置、(2)は表示論面、(3)は接続ケーブルので表示装置(1)へ接続されたキーボード、(4)は表示論面に写されている情報を保有する表示メモリ、(5)は表示装置創御部、(6)は逃避情報を貯える付加メモリである。

、要示要数(1)のオペレータは適値回線叫で接続されているホスト計算機の特定のプログラムと適便中に、その処理を中断させたい時には中断キー(8)を打機する。この時打機前の表示用メモリ(4)内の画面情報と表示装置制御部(5)の状態情報はそれぞれデータパス(9)を経由して付加メモリ(6)中の針線

部の退避情報(7)として記憶される。この退避処理と同時に、表示装置制御部(5)はホスト計算機に処理の中断を通知するために中断メッセージ四を発行する。

以上の処理を、 オペレータは Cの表示 装置(1)を利用して全く別の処理を行うことができる。 例えばログオン・メッセージを入力して、 ホスト計算機に存在する別業務の プログラムを起動することもできるし、 オフラインでキーボードから面面に入力し、 端末の診断機能等を実行させることも可能である。

親2的は、第1回ですペレータが中断した処理 プログラムに制御を見丁時の創御動作を示している。 すなわちオペレータは他の装務を中断または 完了し、第1回で中断した処理を配行したい時に 再開ヤー(mを打破する。 この時、付加メモリ(6)に 存在する退還情報(7)はデータパス(9)を経由して設 示用メモリ(4)と表示装置制御部(5)に戻される。 こ の飲み出し処理と同時に、表示装置制御部(5)はホ スト計算機に処理の再開を通知するために再開メ

ッセージ030を発行する。以上の処理後、 オペレー まはこの表示委<mark>世を利用して以創化中断された処</mark>理を統行できる。

限3回は一例として、中断/再開キーを打機して、付加メモリに書き込んだり、または読み出したりである。過避情報(7)を示して知識と表示振動情報 (F1)はホスト計算機と表示振動間で、表示疾動制情報 (F2)はスタート・パッファ・アドレスやフィールドコードをテータストリング (F3)は表示される文字コードを意味する。これらの過避情報は中断された面が完全に復帰できるような情報を全て含んでいる。

料 4 図は付加メモリ(6) がスタック構造となつてかり、 3 個の退避情報が記憶されている様子を描いている。 すなわち最初に逃避情報 A (7 m)が、 次に逃避情報 B (7 b)が急後に逃避情報 C (7 c)が記憶された。 この時、 坂佐に逃避されたことを指定するポインタの4 は (7 c)をポイントし、 逃避情報 & の4 に必要情報 C (7 c) に対応

する処理が再開されると過剰情報 C (7c)は既み戻され、ポインタ64は逃避情報 B (7b)をポイントし、退避情報数6642となる。このような制御方式を採用することで、オペレータは処理を次々に中断し、最後に中断した処理から脳に再開することが可能である。第5 図、第6 図は第4 図の書き込み/既み出し方法をさらに拡張したものである。第5 図に示すようにオペレータは処理プログラムを中断し、対応する過剰情報 A (7a \ 過避情報 C (7c)を付加メモリ(6)に記憶する時に、キーボードから退避情報の触別子 1D1、ID2、ID3入力可能としたものである。

この世別子を利用して、集6図で描かれているように、オペレータは厳別子 ID2と再開キーを打選することにより、透過情報 B を表示装置制御部(5)と表示用メモリ(4)に戻し、付加メモリから削除するととができる。

以上のようにこの発明は、計算機の特定プログラムと通信中にその処理を中断させ処理中の画面情報や制御情報を付加メモリに退避させた後に同

福爾昭 58-40662(3)

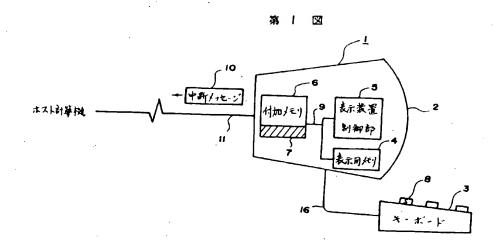
を飲み出し、書き込みを行なりアクセス動作例の 説明図である。

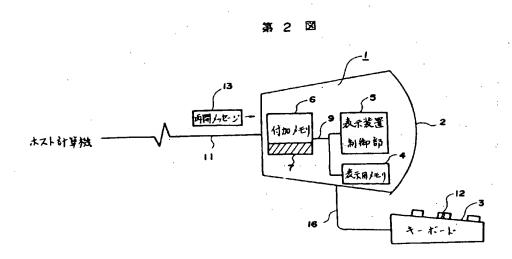
図中(1)は表示要量、(2)は表示面面、(3)はキーボード、(4)は表示用メモリ、(5)は表示装置制御部、(6)は付加メモリ、(7)は透避情報、(8)は中断キー、(9)はデータバス、(4)は適信回線、四は中断キーである。なお図中、同一符号は同一あるいは相当部分を示す。

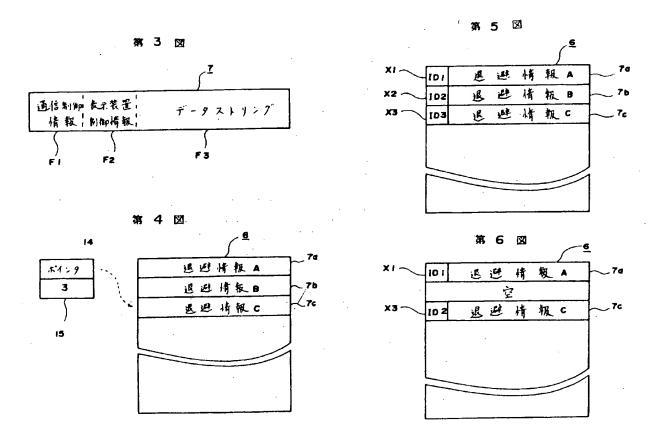
代理人 萬 新 信 一

## 4. 図面の簡単な説明

無 1 図 かよび 第 2 図 は と の 発明 の 一 実 施 例 を 示 す 表 示 級 産 の 構 広 図 、 第 3 図 は 過 差 情 報 を 示 す 図 、 第 4 図 乃 至 票 6 図 は 付 加 ノ モ リ に 複 数 の 過 差 情 報







接頭昭 58-40662 (5)

手 統 補 正 許 (自発) 照和 57 年 2 月 8 页

排許庁長官殿

1. 事件の表示

持顧昭 56-138788

2. 発明の名称

3. 補正をする者

事件との関係

特許出願人

住鄉 名 株 (601) 東京都千代田区丸の内二丁目2番3号

二菱电機株式会社

代表者 片 山 仁 八 郎

4. 化 理

fe eff

東京都千代田区丸の内二丁目2番3号

三菱電機株式会社内

氏 名(6699)

弁理1: 以 If

03(043) 342148JF58) **排吐一** 

5. 補正の対象

明細書の「発明の詳細な説明」の欄をよび図面。

<u>~10行の</u> (1) 明細書第6頁第9行「対応する退避情報 A(7a)、 退避情報 C (7e)を 」を「対応する退離情報 A (7a)、 退避情報 B (7b)、 逃避情報 C (7c)を Jと補正

(3) 図面のうち舞2図を補正図面のとうりに補正 する。

> 以 上

Œ 🛛 再開ノッセージ 表示装置 付加モリ 制和部 表示用Æ

2 🛭